⑩ 日本国特許庁(JP) ⑪特許出願公開

⑩ 公 開 特 許 公 報 (A) 平2-149041

®Int. Cl. 5

識別記号

庁内整理番号

④公開 平成2年(1990)6月7日

H 04 L 12/40

H 04 L 11/00 7928-5K

3 2 0

審査請求 未請求 請求項の数 2 (全5頁)

64発明の名称

ローカルエリアネツトワークにおける送信アクセス方式

②1特 願 昭63-300914

忽出 願 昭63(1988)11月30日

個発 明 者 克 哉 東京都府中市東芝町1番地 株式会社東芝府中工場内

勿出 願 人 株式会社東芝 神奈川県川崎市幸区堀川町72番地

四代 理 人 弁理士 鈴江 武彦 外2名

> αд 翻

1. 発明の名称

ローカルエリアネットワークにおける送信ア クセス方式

2. 特許請求の範囲

(1) CSMA/CD方式を適用するローカル エリアネットワークにおいて、上記ローカルエリ アネットワーク上の任意の局を送信アクセス権が 優先的に取得可能な特権モードに設定し、この特 権モードに設定された局は、送信が必要な場合に 上記ローカルエリアネットワークの伝送路が使用 中であればこの伝送路にジャム信号を送出し、最 小バックオフ時間より短い所定時間を待って上記 伝送路への送信を開始するように構成されている ことを特徴とするローカルエリアネットワークに おける送信アクセス方式。

(2) 上記特権モードに設定された局は、衝突 検出時にも上記ジャム信号を送出し、上記所定時 間を待って上記伝送路への送信をリトライするよ うに構成されていることを特徴とする第1請求項 記載のローカルエリアネットワークにおける送信 アクセス方式。

3. 発明の詳細な説明

[発明の目的]

(産業上の利用分野)

この発明は、CSMA/CD方式を適用する ローカルエリアネットワークにおける送信アクセ ス方式に関する。

(従来の技術)

パス型ネットワークなどのローカルエリアネ ットワーク (以下、LANと称する) では、アク セス方式として一般にCSMA/CD (carriersense multiple-access with collision

dctcction) 方式が適用されている。この C S M A / C D 方式では、 L A N 上に接続された 複数の鳥(ステーション)が同軸ケーブルなどの 1本の伝送路を共有している。各局は、送信時に 伝送路の信号(キャリヤ)を監視し、信号が無く なれば伝送路が空き(レディ)となったものとし て、伝送路への送信を開始する。即ち、CSMA

/ C D 方式の L A N における各局は、他局が伝送路 (ネットワーク) を使用していないことを確認した後に送信を開始する。

しかし、伝送路の伝播遅延の影響等により、複数の別がほぼ同時に伝送路の空きを確認して選信を試みることがある。この場合、伝送路上に間で送信が失いできる。送信を試みた局のとははないででは、一クと送信を試みた局)は、それぞれバックを送信を試みた局)は、それぞれバックを活信を試みた局)は、それぞれバックを活信を試みた局)は、それぞれバックは間にはできる。このジャムは時間だけ、で再送信をはみた局)と行う。

このようにCSMAA/CD方式のLANでは、 複数の局がほぼ同時に送信を開始して衝突が発生 すると、バックオフ時間軽過後にリトライが行われるため、このリトライにおいて再度の衝突が発 生する確率が著しく減少する。この結果、その時 点においてバックオフ時間が最も短かった局がリトライに成功する確率が高くなる。このリトライ

[発明の構成]

(課題を解決するための手段)

(作用)

上記の構成によれば、緊急度の高い送信が必要な局を特権モードに設定すると、この局 (特権局) は伝送路が使用中であればジャム信号を送出して強制的に衝突を発生させる。これにより、それまで伝送路を使用していた局は送信を停止し、パックオフ時間だけ待つことになる。一方、特権

に成功する局はランダムである。即ち C S M A / C D 方式の L A N 上の局は全て対等に扱われる。

(発明が解決しようとする課題)

上述したようにCCSMAA/CD方式の従来の LANでは、一旦衝突を握けるためにに送をを が発生した場合に、送をを が発生しために、送をを が発生しために、送をを がかける。 がかける。 がからなってなります。 がはまっトライを行う構成となる。 ではまっトライクと、のような従来のし、が ではまった。 したがないないないないないのに、 が使用しても衝突がない。 が使れていた。 が必ずるにはりいる。 がではまかいる。 がではないいる。 がではないいる。 がではいいる。 がではいる。 がでいる。 はでいる。 はでい。 は

したがってこの発明の解決すべき課題は、 CSMA/CD方式を適用するLANにおいて、 緊急度の高い送信が必要な局が伝送路を優先的に 使用できるようにすることである。

局は、ジャム信号を送出するとLAN上の各局の
最小のバックオフ時間より更に短い時間を待って
送信を開始するため、衝突を招くことなく確実に
送信が行える。特権局は、伝送路が使用中ではければ通常に送信を開始するが、この際に他局所は
は通常に送信を開始してが発生すると、伝送路が使用中の場合と同様にジャム信号を送出した後にLAN
上の各局の最小のバックオフ時間より更に短い時 間を待ってリトライを開始するため、リトライに
成功する。

(実施例)

第1図はこの発明に直接関係する送信処理手順の一実施例を示すフローチャート、第2図は第1図の送信処理手順を適用する局を複数備えたCSMA/CD方式のLAN、例えばバス型LANのシステム構成を示す。

第 夕図において、11は同軸ケーブル或は光ファイバケーブルなどの伝送媒体(以下、伝送路と称する)、12-1、12-2…12-nは伝送路11を共有する 局である。局 12-1~12-nは、送信アクセス権が優 次に、第 2 図の L A N における各局 12-1~12-n の送信処理動作 (L A N アクセス動作) について、 第 1 図のフローチャートを参照して説明する。

第2図のLANにおいて、局12-1が特権モードに設定されており、局12-nが第3図に示すように送信中(フレーム送信中)であるものとする。この状態において特権局12-1が、局12-nの送信開始後から例えば伝送路11の最大伝播遅延時間(ここ

さて、特権局 12-1はジャム信号を故意に送出し て送信中の局12-nの送信動作を強制的に停止させ ると、従来の衝突検出によりジャム信号を送出し た場合と同様のステップS4、S5の動作、即ち リトライ回数をカウントするカウンタを+1し、 そのカウンタ値をもとに所定回数のリトライを綴 返したか否かを判定する動作を行う。この判定は NOとなる。この場合、局12-1は自身が特権局で あるか否かの判定を行い(ステップS6)、この 例のように特権局であれば第1図のLANにおけ る各局の最小バックオフ時間より十分に短い所定 時間、例えばフレーム間隔である9.6 µs (この フレーム間隔が最小値)を待って (ステップS7)、 しかる後にステップSIの判定に戻る。もしステ ップS1 の判定がNOであれば、即ち伝送路11が 使用中でなければ、局12-1は第3図に示すように 伝送路11への (51, 2~1214, 4 msの範囲 に相当する長さのフレームの) 送信を開始する

一方、 局 12-nは、 特 権 局 12-1からの 故意の ジャ

(ステップS8)。

では20 m)後の時刻t1で送信を開始しようとしたものとする。この場合局12-1は、まず伝送路11が使用中(deferring on:送信猶予中)であるか否かを判定する(ステップS1)。ここでは、局12-nの送信開始後から伝送路11の最大伝播びで時間を経過しているため、局12-1は伝送路11が使用中(ビジー)であことを確実に検出でき、したがってステップS1の判定はYESとなる。

局12-1はステップSIの判定がYESの場合、日身が特権局であるか否かを調べる(ステップSIの判定がYESの場合、プロ身が特権局であるか否かを調べる(ステップSI)。この例のように特権局であれば、局12-1はですようにジャム信号をほば3、2~4、8μのの設立する(ステップSI)。この特権局12-1の成意のジャム信号を出ばる)、局12-nからの送信号(送信号(送信号)と伝送路11上で局12-1からのジャム信号と伝送路11の伝播遅延時間(この場合、では最大20ルステップSI)で検出する。この場合、別12-nは第3図に示すように送信を停止する。

ム信号送出によって発生した信号衝突を検出し て送信を停止すると、局12-1がステップS2で YESを判定した場合と同様にステップS3~ S5を行う。ステップS5の判定がNOであれば 局 12-nは前記した局 12-1と同様に自身が特権局で あるか否かの判定を行い(ステップS6)、この 例のように特権局でなければ、周知の方式でバッ クオフ時間を算出し、その時間を待った後(ステ ップS11, S12) 、ステップS1 に戻る。この局 12-nで算出されたパックオフ時間は、その値はラ ンダムであるものの、前記したように特権局12-1 の待ち時間である所定時間(ここではフレーム間 隔)より十分に長い。したがって、局 i 2-nがバッ クオフ時間を待ってステップ S l に戻った時点 では、特権局12-1が既に送信中であり、ステップ SIの判定はYESとなって局12-nは送信開始ス テップS8に進ことができない。即ち特権局12-1 は、局12-nが送信中であってもこの局12-nの送信 動作を強制的に停止させ、自身が即座に(ここ では第3図から明らかなように、ほぼ12.8~

14.4 m後に)且つ確実に送信を開始すること が可能となる。

これに対して従来は、即ち局12-1が特権局でないものとすると、局12-nが送信を開始した後、第4図に示すように伝送路11の最大伝播選延時間(20μs)を経過した時刻は12-nの送信をがいたなければなったが、にはいたがはないが、最大伝播選延時間およびフレーム間隔をおいたなければびフレーム間隔をおいたの最大伝播選延時間およびフレーム間隔を考慮すると、局12-nの送信時間が最大(1214.4μs)の場合には、局12-1は第4図に示するには、同12-1は第4図に示すには、にはの時間の違いに送信を開始した場合には、バックオカあるにはよって更に長時間待たされる虞れもある。

さて、局12-1が送信を開始しようとした際に伝送路11がビジーでなければ、ステップ S 1 の判定が N O となって局12-1は送信を開始する(ステップ S 8)。このとき局12-nなど他の局がほぼ同時に送信を開始したものとすると、伝送路11上で送

ードの局は他局が送信中であってもその送信を強 例的に中止させて送信を行うことができるため、 緊急度の高い送信が必要な可能となる。またに設 することにより緊急処理が可能となる。またに設 の発明によれば、複数の局がほぼ同時に送信を開 始しために衝突が発生しても、特権モードの局は 他の局に比べて十分短い待ち時間でリトライが 能なため、確実にリトライに成功し速やかに送信 を行うことができる。

4. 図面の簡単な説明

第1 図はこの発明に直接関係する送信処理手順の一実施例を示すフローチャート、第2図は第1 図の送信処理手順を適用する局を複数備えたCSMA/CD方式のLAN(ローカルエリアネットワーク)のシステム構成図、第3図および第4図は同が送信中に第1図に示す局12-1が発信を行う場合の動作を説明するための図であり、第3図は局12-1が特権局でない場合のタイミングチャートである。

信信号の衝突が発生し、ステップ S 9 で衝突が検出される。この場合、局 12-1が特権局でなければ 局 12-1は従来と同様にジャム信号を送出し (ステップ S 3)、ステップ S 4 ~ S 6 , S 10を経た後にバックオフ時間だけ待ち (ステップ S 11) 、しかる後にリトライを行う。この動作は、同時に送信を開始して衝突を検出した他の局でも行われ、したがって局 12-1がリトライに成功する保証はない。

これに対して局 12-1が特権局であれば、ステップS 6 の判定が Y E S となることから、他局が送信中に故意にジャム信号を送出した場合と同様に次のステップS 7 で前記所定時間(各局の最小バックオフ時間より十分に短い時間)を待ってリトライを行う。この場合、同時に送信を開始してでまる。 変を検出した他の局は未だステップS 11の待ち状態にあり、特権局 12-1は確実に送信を開始することができる。

[発明の効果]

以上詳述したようにこの発明によれば、特権モ

11··· 伝送路、12-1~12-n··· 局。

出願人代理人 弁理士 鈴江武彦



